PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

04-035570

(43)Date of publication of application: 06.02.1992

(51)Int.CI.

HO4N 1/21 HO4N 1/32

(21)Application number: 02-142453

140450

(71)Applicant:

CANON INC

(22)Date of filing:

31.05.1990

(72)Inventor:

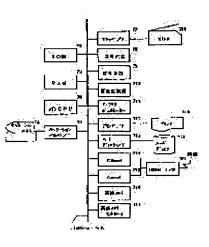
SEKIGUCHI KENZO

(54) FACSIMILE EQUIPMENT

(57)Abstract:

PURPOSE: To shorten the time of unnecessary communication, to reduce the cost, and to improve the use efficiency by transmitting data related to the page data capacity of a transmission document to accept a communication interrupting request due to a memory full of data on the reception side not in the middle of transmission of one page but on the boundary of each page by the transmission side.

CONSTITUTION: A ROM 72 where the program of a main CPU 74 for control of the whole of an equipment is stored, a RAM 73 where data handled by the CPU 74 is stored, a filing hard disk 720, and a printer 719 which outputs a picture with one page as the unit are provided. Since data related to the page data capacity of the transmission document is transmitted from the transmission side to the reception side, the transmission side accepts the communication interrupting request due to the memory full of data on the reception side not in the middle of transmission of a page but on the boundary of each page. Thus, communication interruption in the middle of a page is avoided to eliminate a need of double transmission of the interrupted page or the like, and the time of unnecessary communication is shortened, and the line cost is reduced, and the use efficiency is improved.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

THIS PAGE BLANK (USPTO)

19日本国特許庁(JP)

⑪特許出願公開

◎ 公開特許公報(A) 平4-35570

®Int. Cl. ⁵

識別記号

庁内整理番号

❸公開 平成4年(1992)2月6日

H 04 N 1/21

8839-5C 2109-5C

審査請求 未請求 請求項の数 7 (全13頁)

50発明の名称

フアクシミリ装置

②特 願 平2-142453

Z

❷出 願 平2(1990)5月31日

⑦発明者 関口 賢三⑦出願人 キャノン株式会社

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キヤノン株式会社内

東京都大田区下丸子3丁目30番2号

四代 理 人 弁理士 川久保 新一

明 細 曹

1. 発明の名称

ファクシミリ装置

2.特許請求の範囲

(1) 画像蓄積用の補助記憶装置とページプリンタ部とを有するファクシミリ装置において、

送信側から受信側に、送信文書のページデータ 容量に関するデータを送信することにより、送信 側が、受信側のメモリフルによる通信中断要求を 1ページの送信途中でなく各ページの境界で受け 付けるようにしたことを特徴とするファクシミリ 装置。

(2)請求項(1)において、

上記受信値は、各ページの受信前に、補助記憶 装置上に当該ページ分のファイルを確保し、これ が確保できない場合には、通信中断要求を行なう ことを特徴とするファクシミリ整備。 (3) 画像蓄積用の補助記憶装置とページプリンタ部とを有するファクシミリ装置において、

画像送信時に受信側から受信出力用バッファ客量を受信することにより、このバッファ容量と送信する文書の最大ページデータ容量とを比較し、 前者が検者より小さい場合には、通信を中断する ことを特徴とするファクシミリ装置。

(4) 画像書積用の補助記憶装置とページプリンタ部とを有するファクシミリ装置において、

送信側から受信側に、送信文書の最大ページデータ容量を送信することにより、受信側で、上記最大ページデータ容量と自機の受信出力用バッファ容量とを比較し、後者の容量が小さい場合、通信中断要求を行なうことを特徴とするファクシミリ装置。

(5) 請求項(4) において、

上記最大ページデータ容量と受信出力用バッファ客量との比較判定を受信傷で行なうか否かを送信仰から指定する手段を有することを特徴とするファクシミリ装置。

特開平4-35570(2)

(6) 画像書積用の補助記憶装置とページプリンタ部とを有するファクシミリ装置において、

受信側で上記補助記憶装置がメモリフルになり、通信が中断された場合、その後、上記補助記憶装置が空いたときに、送信側にポーリングをかけ、残りの通信を行なうことを特徴とするファクシミリ装置。

(7) 請求項(8) において、

上記ポーリングをかけるか否かを送信側から指定する手段を有することを特徴とするファクシミリ装置。

3.発明の詳細な説明

[産業上の利用分野]

本発明は、ページ単位処理型のプリンタ部と、 ハードディスク等の補助配位装置とを有するファ クシミリ装置に関する。

[従来の技術]

従来、ページ単位処理型のプリンタを有する画 像蓄積型のファクシミリ装置においては、送受信

れるか不明のまま通信を難続することになる。

その結果、通信を中断した場合には、一部のページは受信可能にもかかわらず全く通信が行なわれないことになり、また、通信を離続した場合には、ページ途中でメモリフルになり、ここで通信が中断するため、そのページの通信時間と回線コストが無駄になるという欠点があった。

また、ネゴシェーションするメモリ容量は、通信される画像データ容量として定義されているため、ページ単位処理型プリンタを有する補助記憶装置付の画像書積型ファクシミリ装置において、受信出力用バッファサイズを越える画像を受信した場合、ページ途中で通信を中断せざるを得ず、このページの通信時間と回線コストが無駄になるという欠点があった。

さらに、画像受信側がメモリフルで通信が中断された場合、送信側は一定時間間隔で数回の文書 再送動作を行なうが、この再送タイミングで必ず しも受信側のメモリが空くか否かは確定できない ため、全再送タイミングでメモリフルのままであ 機間のメモリ容量(補助記憶容量)のネゴシエー ションを文書単位で行っていた。そして、このメ モリ容量は、通信される画像データ容量として定 義されていた。

なお、上記ページ単位処理型のブリンタとは、 画像出力の際に、1 頁分の画像データを保持する 画像メモリが必要なブリンタである。

また、受信側がメモリフルで通信が中断された 場合、送信側はタイマを用いて、一定時間経過後 の文書の再送動作を実行し、場合によっては数回 の文書再送を行っていた。

[発明が解決しようとする課題]

しかしながら、上配従来例では、送受名機間に おけるメモリ容量のネゴシエーションを文書単位 で行っていたため、各ページのデータ量を通知す ることなく送受信を行なっている。

このためメモリ 容量のネゴシエーションが 有効 である場合、受信何のメモリ残量が送信仰の全ペ ージ分のデータ量に満たないときには、通信を中 断するか、あるいはそのまま何ページ目で中断さ

ったり、あるいは十分なメモリ空容量がない場 合、不達文書となる欠点があった。

本発明は、受信側でメモリフルが生じた場合に、適正な処理を行なうことができるファクシミリ装置を提供することを目的とする。

[課題を解決する手段]

本発明は、画像書積用の補助配憶装置とページ プリンタ部とを有するファクシミリ装置におい て、送信側から受信値に、送信文書のページデー タ容量に関するデータを送信することにより、送 信偶が、受信値のメモリフルによる通信中断要求 をページの送信途中でなく各ページの境界で受け 付けるようにしたことを特徴とする。

また、本発明は、画像書級用の補助記憶装置とページプリンタ部とを有するファクシミリ装置において、画像送信時に送信文書の最大ページデータ容量と受信仰の受信出力用バッファ容量とを比較して、前者が後者より小さい場合には、通信を中断することを特徴とする。

さらに、本発明は、画像書程用の補助記憶装置

とページプリンタ部とを有するファクシミリ装置 において、受信側で上記補助記憶装置がメモリフ ルになり、通信が中断された場合、その後、上記 補助記憶装置が空いたときに、送信側にポーリン グをかけ、残りの通信を行なうことを特徴とす る。

【作用】

本発明では、送信文書のページデータ容量に関する情報、受信出力バッファ容量あるいは補助記憶装置の空メモリ容量を送受信婦末間でやりとりすることにより、ページ途中での通信の中断を回避することができ、中断したページの重複送コストを低減でき、ファクシミリ装置の使用効率を高めることができる。

また、受信偶婚末の補助記憶装置の空容量に応 じたメモリフルポーリング機能を設けることによ り、受信側のメモリフルによって中断した文書の 再送処理が、従来のタイマによる処理に比べ確実 に行なうことができ、不達文書の発生を防止する

有している。

さらに、原稿上の画像データを入力するスキャナ718と、スキャナI/F 7 7 と、画像をページ単位で出力するプリンタ 7 1 9 と、プリンタI/F 7 1 2 と、オペレータが各種入力を行なうディスプレイ付きオペレーションパネル 7 6 と、そのパネル I /F 7 5 と、システムバス 7 1 を有している。

第2図は、G4ドキュメント送信プロトコルに おけるセッション層およびドキュメント層に関す る部分を示す様式図である。

以下、CSS(セッション開始コマンド)およびRSSP(N)(セッション開始育定/不定レスポンス)を中心に述べる。

CSS23は、後述する送信側21のNSC(非標準機能)を含むものであり、これによって送信側21のNSCパラメータが受信側22へ送信される。

RSSP24は、後述する受信側22のNSC 内容を(非標準機能)を含むものであり、これに ことが可能となる。

[実施例]

第1図は、本発明の一実施例によるファクシミリ装置の構成を示すプロック図である。

このファクシミリ装置は、装置全体を制御する CPU74と、このCPU74による本実施例の プログラムを格納したROM72と、上記CPU 74が扱うデータを格納するRAM73とを有す

また、ISDN回線を介してデータをやりとりするISDNインタフェース(I/F) 721 と、G3ファクシミリ通信を側御するG3CCU 714と、G4ファクシミリ通信を制御するG3CCU 714と、G4ファクシミリ通信を制御するG4 CCU715と、画像パッファとしての画像メモ リ716と、そのコントローラ717と、受信画像 データを符合化する符号化器78と、受信画像 データを復号する復号化器79と、画像器710と、キャラクタジェネレータ711と、ファイルするハードディスク(補助記憶装置)720と、そのハードディスクI/F713とを

よって受信側 2 2 の N S C パラメータが送信側 2 1 へ送信される。

CDS (ドキュメント開始コマンド) 25は、コントロールドキュメント (CD1) 26を設定するもので、本コマンド中のドキュメントを発動する。このコントロールドキュメント (CD1) 25は、ページ属性リスト11を送信値22へ送信する。

第3図は、頁属性リスト11の内容を示す模式 図である。

この頁属性リスト11には、送信文書のドキュ メントデータ容量12と、頁数13と、各項のデータ容量14、…、16とから構成されている。

また、第2図に戻って、CDS27は、ノーマルドキュメントを設定するもので、本コマンド中のドキュメントタイプ識別子によりノーマルドキュメントを発動する。

また、 n 頁のシーケンス210におけるRDP

特開平4-35570(4)

BP (ドキュメントページ境界肯定レスポンス) 2 1 1 には、受信備22が受信能力の展界 (B A J) パラメータに1がセットしている。

CDPB(ドキュメント頁境界コマンド)
212およびRDPBN(ドキュメント頁境界否
定レスポンス)213は、CDUI(ドキュメン
トユーザ情報コマンド)が1つも交換されず、送
受信側で頁属性リスト交換モードの私用プロトコ
ルとして用いられるものであり、これによって「
セッションを離続できない」目が送信側に示される。

第4回は、CSS23のNSC(非標準機能) パラメータの内容を示す模式図である。

このNSCパラメータには、供給者コマンド41と、クラスコマンド(G4クラス1、FAX)42と、機種コマンド43と、プロトコル機能配述子44と、アプリケーション能力45と、質属性リスト交換指定コード46と、指定パラメータ47とを有する。

この指定のパラメータ47は、受信側22に対

SN(セッション開始否定レスポンス)のNSC パラメータの内容を示す核式図である。

このRSSNは、上記受信出力用バッファ容量(PObuf)と送信ドキュメント最大ページデータ容量(PDmax)との比較を受信傷で行い、PObuf>PDmaxであった場合、または1頁目の頁データ容量(PD1)と受信傷の補助記憶装置の空容量(HDrem)との比較を行い、PD1>HDremの場合に、受信側から送信傷へ送出されるものである。

各パラメータ 6 1 ~ 6 7 は、それぞれ第 5 図に示す パラメータ 8 1 ~ 8 7 と 同様にものである。

また、否定理由 6 8 は、上述した 2 つの条件の うち、 P O buf > P D max であった場合には " O 1 H"を格納し、 P D 1 > H D rem の場合に は" O 2 H"を格納する。

第7図は、以上のような構成のファクシミリ装置間における画像の通信動作を示すフローチャートである。

し、メモリフルポーリング指定と受信バッファサ イズチェック指定の有無を指示する。

また、CSS23のNSCパラメータには、頁 属性リスト交換指定コード46の送信ドキュメントページデータ容量(DPmax)パラメータ48 と、頁属性リスト交換指定コード46の1頁目ページデータ容量(PD1)パラメータ49と、頁 属性リスト交換指定コード46の送信文書データ 医性リスト交換指定コード46の送信文書データ 容量(DDmax)パラメータ410とが設けられている。

第5回は、RSSP24のNSCパラメータの内容を示す模式図である。

このNSCパラメータには、供給者コマンド81と、クラスコード(G4クラス1、FAX)82と、機種コマンド83と、プロトコル機能配述于84と、アプリケーション能力85と、頁属性リスト交換指定コード86と、この頁属性リスト交換指定コード86の受信出力用バッファ容量(PObuf)パラメータ87とを有する。

第6回は、受信値から送信仰へ送出されるRS

まず、文書送信仰21と文書受信仰22の間に呼が設定されると、文書送信仰21から第4図に示すNSCを付加したCSS23が送出され

受信側 2 2 は、 C S S 2 3 に N S C が含まれているか否か判断し (S 9 1)、 含まれていなければ上記 T . 6 2 に従った通常モードの処理を行う (S 9 1 2)

また、CSS23にNSCが含まれていれば、そのNSCの解析を行い(S92)、供給者コード41をチェックして(S93)、所定の供給者コード41でなければ上記S912の処理を行う。

また、所定の供給者コード41であれば、クラスコード42のチェックを行ない(S94)、これが(クラス1、FAX)でなければ、S912の処理を行なう。

また、 クラスコード 4 2 が (クラス 1 、 FAX) であれば、機種コード 4 3 のチェックを 行い (S 9 5) 、機種コード 4 3 が合致しなけれ ば、5912の処理を行う。

また、機種コード43が合致すれば、アプリケーション能力45に頁属性リスト交換が指定されているか否かのチェックを行い(S96)、指定されていなければ、他のアプリケーション能力45の解析を行う(S913)。

また、頁属性リスト交換が指定されていれば、受信パッファサイズチェックおよび、送信ドキュメント最大ページデータ容量(P D max)と受信出力用パッファ容量(P O but)との比較を行い(S 9 7)、受信パッファサイズチェックが有で、かつP D max > P O buf であれば、第6図のN S C を合むR S S N に担否理由(0 1 H: 受信出力用パッファ容量不足)を指定して、文書送信仰21に送出する(S 9 1 1)。

また、受信パッファサイズチェックが無く、 PD Bax > PObuf でなければ、第4図のCSSのNSCの内容であるメモリフルポーリング指定47の有無を格納するとともに(S98)、送信ドキュメント最大ページデータ容量48の格納を

合には、クラスコード 8 2 のチェックを行い (S 1 0 4)、クラスコード 8 2 が(クラス 1、 F A X)でなければ、S 1 1 1 の処理を行う。

クラスコード 8 2 が (クラス 1、 F A X) であれば、 機 種 コード 8 3 の チェック を 行い (S I 0 5)、 合致しなければ、 S I I I の処理を行う。

また、機種コード83が合致すれば、アプリケーション能力85に頁属性リスト交換指定コード86のチェックを行い(S106)、頁属性リスト交換の指定がなければ、S111の処理を行う。

また、頁属性リスト交換の指定があれば、頁属 性リストの交換処理(S 1 0 7)を行うべく、ド キュメントタイプパラメータとしてコントロール ドキュメントを指定し、C D S 2 5 を発動してコ ントロールドキュメント(C D 1) 2 6 を文書受 信仰へ送出する。

次に、パラメータ 4.7 で受信パッファサイズチェック指定の有無をチェックし (S.108). 有

行う(599)。

次に、1ページ目のページデータ容量49を補助記憶装置720~確保し(S914)、確保できなければRSSNのNSCに拒否理由(02H:補助記憶容量不足)を指定し、文書送信仰21に送出する(S911)。

また、確保できれば、第 5 図に示す N S C を R S S P 2 4 にのせて文書送信仰 2 1 に送出する (S 9 1 0)。

第8 図は、文書受信側 2 2 からRSSP 2 4 を 受信した文書送信側 2 1 の動作を示すフローチャ ートである。

文書受信偶22は、RSSPを受信すると、NSCを有無のチェックを行い(S101)、無い場合は、通常処理に移行する(S111)。

また、NSCが有る場合には、その解析処理に入り(S102)、供給者コード81のチェックを行い(S103)、所定コードでなければ、上記S111の処理を行う。

また、供給者コード81が所定コードである場

の場合、通常送信処理(S112)に移行す

また、受信バッファサイズチェック指定が有の場合には、送信ドキュメント最大頁データ容量 PDmax 4 8と受信出力用バッファ容量 PObut 8 7との比較を行い(S 1 0 9)、PDmax > PObut でなければ、S 1 1 2 の処理に移行する。

また、PD max > PO buf であれば、パラメータ47でメモリフルポーリング指定したか否かのチェックを行い(S 1 1 3)、指定無しの場合、PO buf を越えた頁の解像度を下げた送信処理に移行する(S 1 1 0)。

また、指定有りの場合、PObu! を越えた頁の 解像度を下げた送信処理を文書受信仰22からポーリングされるための待機処理に移行する (S114)。

第9 図は、文書受信備 2 2 からRSSNを受信 した文書送信仰 2 1 の動作を説明するフローチャートである。 第 9 図中、 S 1 2 1 ~ S 1 2 6 では、文書送信仰 2 1 が文書受信仰 2 2 から R S S N を受信した場合に、上記第 8 図の S 1 0 1 ~ S 1 0 6 と同様な処理を行い、上記 T ・ 6 2 に基く R S S N 受信時の処理を行う(S 1 3 3)。

次に、RSSNのNSCの拒否理由67のチェックを行い(S127)、「受信出力用バッファ不足」理由の場合、通信終了処理の後(S131)、受信出力用バッファ容量PObu!67を越えた耳の解像度を下げた再送処理に移行する(S132)。

一方、RSSNのNSCの抵否理由67が「補助記憶装置空容量不足」の場合、パラメータ47でメモリフルポーリング指定の有無をチェックレ(S128)、無い場合には、適信の終了処理を行い(S135)。

また、 メモリフルポーリング指定が有る場合には、 通信の終了処理を行い (S129)、 文書 受信傷22からのポーリング待機処理に移行する

(S202).

一方、S216でRDPBP211に受信能力の限界が指定されていれば、頁属性リスト交換指定モードにおける私用手順として、TxPg頁目のダミーCDPBを送出し(S207)、次に文書受信備22からRDPBN213を受信して(S208)、パラメータ47により、メモリフルポーリング指定の有無をチェックする(S209)。

そして、指定なしならば、異常処理の後 (S 2 1 4)、再送処理を行う(S 2 1 5)。

また、メモリフルポーリング指定有りならば、 補助記憶装置720が空容量不足かどうかチェックレ(S210)、空容量不足でなければ、 異常処理の後(S214)、再送処理を行う (S215)。

また、補助記憶装置720が空容量不足であれば、異常処理後(S211)、文書受信側からの 飲文書に対するポーリング待機処理に移行する (S212)。 (S 1 3 0).

第10回は、函像送信中における文書送信仰 21の動作を示すフローチャートであり、第11 図は、画像受信中における文書受信仰22の動作 を示すフローチャートである。

文書送信仰 2 1 は、C D S 2 7 を発動した後、送信 頁 の 送信 頁 通番 T x P g を 初 期 化 し (S 2 0 1)、 T x P g 頁目の画像を送出し (S 2 0 2)、 この頁のデータ送出が終了すると、C D P B 2 1 4 を送出する (S 2 0 3)。

次に、文書受信側からのレスポンスを受け (S204)、RDPBN213であれば、異常 処理へ移行し(S213)、RDPBP2111な らば、該コマンドのパラメータをチェックし (S206)、受信能力の展界が指定されていな ければ、送信頁通番TェPgをインクリメントし (S216)、この頁が最終頁Nを越えていない ならば、通信終了処理に移行し(S218)、総 えていれば、TェPg頁の送信処理を行

次に、受信側22の処理について説明する。

受信側22では、CDS27を受信後、受信耳の受信頁過番(を初期化し(S301)、「番目の画像受信後(S302)、CDE(ドキュメント終了コマンド)を受信すると(S303)、通信終了処理を行う(S308)。

一方、 C D P B 2 1 2 を 受信すると
(S 3 0 3)、第3 図の頁属性リスト 1 1 から、
i + 1 頁目の頁データ容量 P D i + 1 分を補助記憶装置 7 2 0 上に確保し(S 3 0 4)、確保できれば、R D P B P 2 1 1 を文書送信仰に送出し
(S 3 0 9)、受信頁通番のインクリメントを行い(S 3 1 0)、 i 頁目の画像 受信を行う
(S 3 0 2)。

また、S304で確保できなければ、RDPB P211に受信能力の限界(RAJ)パラメータ に1をセットして送出し(S305)、文書送信 便21からのCDPB214を受信した後 (S306)、「メモリオーパーフロー」を付し たRDPDN213を送出し(S307)、通信 異常処理に移行する(S311)。

第12図は、メモリフルポーリングサービス時における文書送信仰31と文書受信仰32とのプロトコルを示す模式図であり、第13図は、メモリフルポーリングサービスを行うため、CSSに付加されるNSCの内容を示す模式図である。

すなわち、文書受信側32がメモリフルポーリング指定されている状態で、受信側32の補助記憶装置720が空容量不足になり、文書受留途中で通信が中断され、その後、補助記憶装置720に空が生じた時に、文書送信側21に対して上記メモリフルポーリングサービスを行う。

第13図中の各パラメータ 6 1 ~ 5 5 は、それ ぞれ 第4図に示すパラメータ 4 1 ~ 4 5 と 同様で ある。また、ポーリングコード 5 6 は、ポーリングリービスを指定するためのコードであり、パラメータ 5 7 は、ポーリングの程別を指定するため のパラメータで、通常ポーリング(0 0 H) また はメモリフルポーリング(0 1 H) が指定され、 本 実 施 例に おいて は、メモリフルポーリング

次に、送受信能力のネゴシェーション後、CDC37を受信し(S408)、画像受信処理に移行する(S409)。

第15図は、メモリフルポーリング着呼仰すな わち文書送信仰31の処理を示すフローチャート である。

まず、CSS33を交信し(S501)、この

(01H) が指定される。

また、受信出力用パッファ容量 5 8 は、第 6 図の受信出力用パッファ容量 6 7 と同様であり、さらにこの N S C では、ドキュメント参照番号 5 9、チェックポイント参照番号 5 1 0 の各パラメータが設けられている。

以下、メモリフルポーリングサービス時の文書 送台傷31と文書受信傷32の動作について述べる。

第14回は、メモリフルポーリング発呼仰すな わち文書受信仰32の処理を示すフローチャート である。

まず、他の処理(S 4 1 0)において、ファイル 削除が なされた かどうかの チェックを行い(S 4 0 1)、ファイル削除がなければ他の処理を行う(S 4 1 0)。

また、ファイル削除があれば、メモリフルポーリング 待ち が あ る か 否 か を チェッ ク し (S402)、メモリフルポーリング待ちがなければS410の机器を行う。

コマンドのNSCの内容を解析し(S502)、ポーリングコード 58によりポーリングサービスが指定されていなければ、他のアプリケーション処理(S511)に移行する。

また、ポーリングサービスが指定されており、 それがパラメータ 5 7 より通常ポーリング (00H) であれば、通常のポーリング処理を行い (S 5 1 2) 、メモリフルポーリング (01H) であれば、BSSP34にポーリング 関連の各ペラメータ 5 7 ~ 5 1 0 を格納する (S 5 0 5)。

その後、RSSP34を送出し(S506)、CSCCを受信し(S507)、RSCCPを送出した後(S508)、送受信能力のネゴシェーションを行なう。そして、この後、S505で格納したドキュメント参照番号59とチェックポイント参照番号510とをCDC(ドキュメント参照番号510とをCDC(ドキュメント参照番号510とをCDC(ドキュメント参照番号510とをCDC(ドキュメント参照番号510とをCDC(ドキュメント参照番号510)。

特開平 4-35570 (8)

次に、第1図のハード構成図に基いて、上述したコントロールドキュメントデータ、画像データ (ノーマルドキュメント)、コマンド/レスポンスの流れを説明する。

まず、コントロールドキュメントデータは、回 級、ISDNI/F721、G4CCU715/ G3CCU714、CPU74およびRAM 73/ROM72の各ディバイス間で交換される。

また、コマンド/レスポンスに関しても同様で ある。

一方、画像データの送受信は、回線、ISDNI/F721、G4CCU715/G3CCU714、画像メモリ716、符号化器78、復号化器79、画像変換器710、ハードディスクI/F713および補助記憶変量720の各ディバイス間でやりとりされ、画像データの入力は、スキャナ718、スキャナI/F77、画像変換器710、符号化器78および画像メモリ716の各ディバイス間でやりとりされ、さらに、画像の各ディバイス間でやりとりされ、さらに、画像

送処理が、従来のダイマによる処理に比べ確実に 行なうことができる効果がある。

4. 図面の簡単な説明

第1図は、本発明の一実施例によるファクシミ リ装置の構成を示すプロック図である。

第2図は、同変差例のG4ドキュメント送信に おけるセッション層およびドキュメント層に関す るプロトコルを示す終式図である。

第3回は、同実施例における頁裏性リストの内容を示す模式図である。

第4図は、同実施例におけるCSSのNSCパラメータの内容を示す様式図である。

第5図は、同実施例におけるRSSPのNSC パラメータの内容を示す模式図である。

第6図は、同実施例におけるRSSNのNSC パラメータの内容を示す模式図である。

第7回は、同実施例における函数の通信動作を ボナフローチャートである。

第8図は、同実施例において、文書受信仰から

データの出力は、画像メモリ716、画像変換器710、復号化器79、プリンタI/F712およびプリンタ719の各ディバイス間でやりとりされる。

なお、以上の実施例は、主にG4ファクシミリについて述べたが、G3ファクシミリについてもプロトコル上の差異はあるが、方式としては同様に実現することができる。

[発明の効果]

以上説明したように、本発明によれば、送信となって、本発明によれば、送信出力は 書のページデータ容量に関する情報、受信出力が っファ容量あるいは補助配位装置の空メモリ容量 を送受信縮末間でやりとりすることにより、ページ途中での通信の中断を回避して、無駄な通信時間および回線コストを低減でき、ファクシミリ装置の使用効率を高めることができる効果がある。

また、受信側端末の補助配値装置の空容量に応 じたメモリフルポーリング機能を設けることによ り、受信側のメモリフルにより中断した文書の再

RSSPを受信した文書送信仰の動作を示すフローチャートである。

第9図は、何実施例において、文書受信傷から RSSNを受信した文書送信傷の動作を示すフローチャートである。

第10図は、阿実施例の画像送信中における文 書送信仰の動作を示すフローチャートである。

第11図は、同実施例の画像受信中における文 書受信仰の動作を示すフローチャートである。

第12回は、同実施例のメモリフルポーリング サービス時におけるプロトコルを示す模式図である。

第13図は、同実施例におけるメモリフルポーリングサービスを行うためのCSSに付加されるNSCの内容を示す模式図である。

第14回は、同実施例におけるメモリフルポー リングの発呼側の処理を示すフローチャートである。

第15回は、何実集例におけるメモリフルポーリングの着呼仰の処理を示すフローチャートであ

δ.

7 2 ... R O M .

7 3 --- R A M,

7 4 ... C P U .

718…画像メモリ、

720…補助配位裝置。

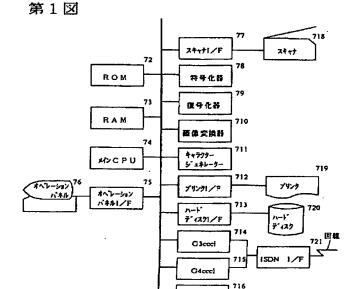
特許出願人

キャノン株式会社

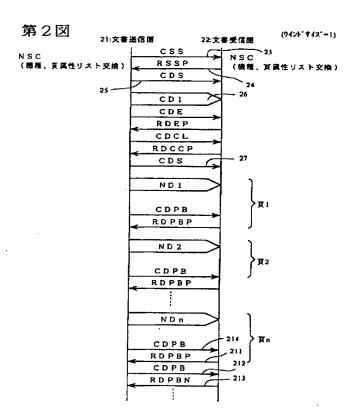
同代理人

川久保

新一

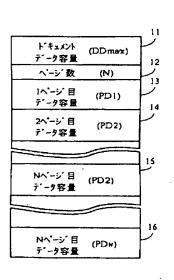


変像メモリ 悪像メモリ コントローラ



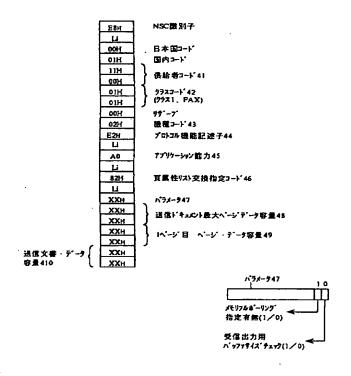
第3図

71システム・パス



第4図

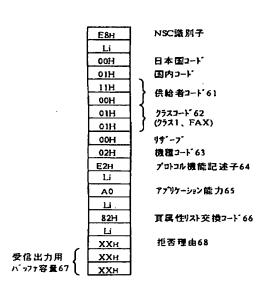
第5図

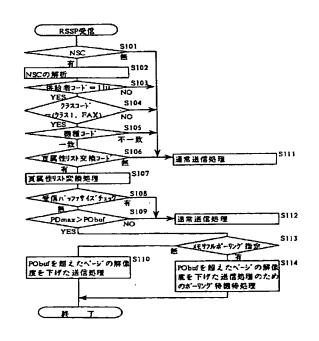


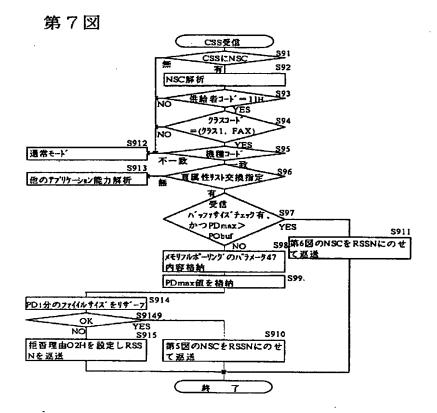


第6図

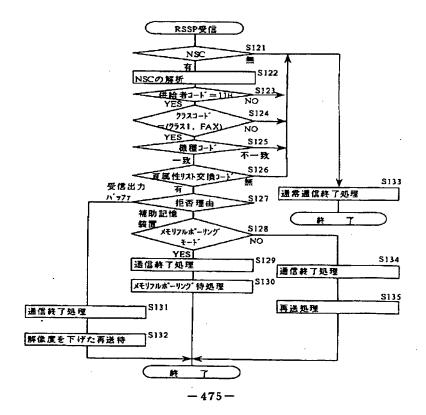
第8図





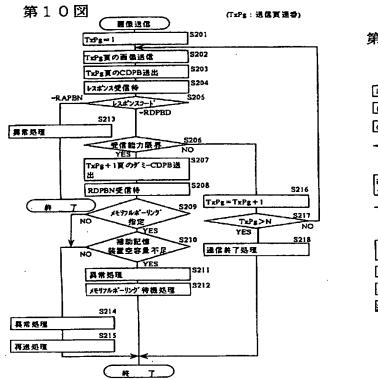


第9図



特閒平 4-35570 (12)

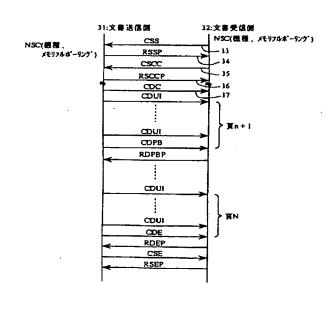
(I:受信頁過番)

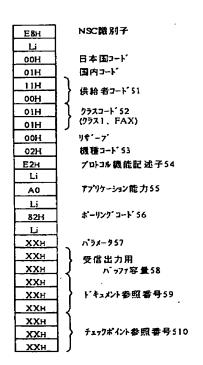


第11図 **国像長信** 18301 **ງ**\$302 ・真の画像受信 **7**5303 CDUI以外のコマント 受信 CDPB S308 通信終了処理 i+1頁目のペーシ・データ容量 8304 分のファイルをリケープ S310 S305 i = 1 + 1OK YES 9309 RDPBP送出 RAJバラメータセット したRAPBP 送出 CDPB受信 メモリオーハーのRDPBN送出 **75311** 通信異常処理 C #

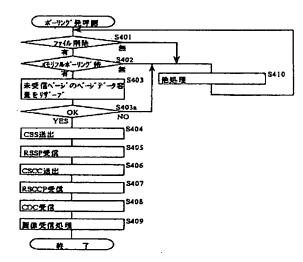
第13図

第12図

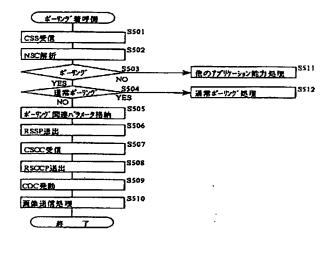




第14図



第15図



【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第7部門第3区分 【発行日】平成9年(1997)1月10日

【公開番号】特開平4-35570 【公開日】平成4年(1992)2月6日 【年通号数】公開特許公報4-356 【出願番号】特願平2-142453 【国際特許分類第6版】

H04N 1/21 1/32

[FI]

HO4N 7251-5C 1/21 1/32 Z 7251-5C

手統補正書

平成7年12月28日

特許庁長官 殿

1、事件の表示

平成2年特許願第142453号

2. 発明の名称

ファクシミリ通信方法

3. 補正をする者

事件との関係 特許出版人 住所 東京都人用区下丸子3丁目30番2号 名称 (100) キヤノン株式会社

4. 代理人

住所 〒160 東京都新宿区新宿2丁目1番9号 キタウチビル5階

電話 03 (3358) 8663 点 氏名 (8744) 非理士 川久保 新一



5. 額正の対象

明御書の発明の名称の間、特許請求の範囲の陥および発明の詳細な説明

6. 横正の内容

- (1)明細管の発明の名称を「ファクシミリ通信方法」に訂正します。
- (2) 明細菌の特許請求の範囲の極を別紙のとおり訂正します。
- (3)明細書第3頁第14行~第16行に「本発明は… (中略) …関する。」と ある記載を以下のように訂正します。

「本発明は、受信側が受債した阻像データを記憶手段に格納するフックシミリ 迅信方法に関する。」

- (4)同第6頁第4行、第5行に「ファクシミリ契而」とある記載を「ファクシ ミリ通信方法」に訂正します。
- (5) 四第6頁第7行~第7頁第6行に「本発明は… (中略) …とする。」とあ る記載を以下のように訂定します。

「本発明は、父信仰が受信した両像データを記憶手段に格納するファクシミリ 通信方法において、送信仰から受信値に、还信文書のページデータ容量に関する データを送信することにより、送信側が、受信側のメモリフルによる通信中断要 求を1ページの送信途中でなく各ページの境界で受け付けるようにしたことを特 世とする。

また、本発明は、登徳朝が受信した師俊データを記憶手段には独するファクシ ミリ通信方法において、回像送信時に受信側から受信用力用バッファ容量を受信 することにより、このバッファ容量と送信する文書の最大ページデーク容量とを 比較し、前者が後者より小さい場合には、通信を中断することを特徴とする。

また、本発明は、受信側が受信した両像デークを記憶手段に格納するファクシ ミリ通信方法において、遺信闘から受信側に、运信文書の最大ページデーク容量 を送信することにより、受信仰で、上記最大ページデータ容量と自機の受信出力 用バッファ容量とを比較し、後者の容量が小さい場合、通信中断要求を行なうこ とを特徴とする。

さらに、本発明は、受信側が受信した画像アータを記憶手段に格納するファク シミリ通信方法において、受信側で上記記憶手段がメモリフルになり、通信が中 断された場合、その後、上記記憶手段が空いたときに、送信仰にポーリングをか け、残りの遠信を行なうことを特徴とする。」

(6) 同第7頁第8行〜第8百条:行に「本発明では… (中略) …となる。」と ある記載を以下のように訂正します。

「本免明では、透信文書のページデータ容量に関する情報や受信額における受 信用バッファ容量を透受研装高間でやりとりすることにより、ページ途中での適 信の中所を回避することができ、中新したページの重視送信等の必要をなくして 無駄な通信時間および回線コストを低減でき、ファクシミリ装置の使用効率を高 めることができる。

また、受信網端末の記憶手段の空容量に応じたメモリフルボーリング機能を投 けることにより、受信側のメモリフルによって中断した文書の再送処理が、従来 のタイマによる処理に比べ確実に行なうことができ、不達文書の発生を防止する ことが可能となる。」

(7)同第28頁第10行~第29頁第2行に「木発明に…(中略)…がある。」とある記録を以下のように訂正します。

「本発明によれば、返信文書のページデータ官量に関する情報や受信側における受信用バッファ容良を送受信券返開でやりとりすることにより、ページ途中での通信の中所を回避することができ、中断したページの成費送信等の必要をなくして無駄な通信時間および回線コストを低減でき、ファクシミリ装置の使用効率を適めることができる効果がある。

また、受信側端末の配位手段の空容量に応じたメモリフルポーリング機能を設けることにより、受信側のメモリフルによって中断した文書の再送処理が、従来のタイマによる処理に比べ場実に行なうことができ、不通文券の発生を防止することが可能となる効果がある。」

2. 特許請求の範囲

(1) 受信動が受信した動像データを記憶手段に格納するファクシミリ通信方法 において、

透質劇から覚信癖に、返信文書のページデーク容量に関するデークを送信する ことにより、送信酬が、受信側のメモリフルによる通信中断投収を1ページの送 信途中でなく各ページの境界で受け付けるようにしたことを特徴とするファクシ ミリ<u>過帳方法</u>。

(2) 請求項(1) において、

上記受信額は、各ページの受資前に、上<u>記憶性手段</u>に当該ページ分のファイル を確保し、これが確保できない場合には、通信中期要求を行なうことを特徴とす るファクシミリ<u>通信方法</u>。

(3) 受信側が受信した両位データを記憶手段に格納するファクシミリ語信方法 において、

顕像送信時に受信額から受信出力用バッファ容量を受信することにより、この バッファ容量と遊信する文書の最大ページデータ容量とを比較し、前者が後者より小さい場合には、通信を中断することを特徴とするファクシミリ<u>通信方法</u>。 (4) 受信<u>額が受信した時後データを記憶手段に格納するファクシミリ通信方法</u>。

送信動から受信側に、送信文書の最大ページデータ容量を送信することにより、受信側で、上記最大ページデータ容量と自機の受信出力用バッフで容量とを 比較し、後者の容量が小さい場合、通信中断要求を行なうことを特置とするファ クシミリ<u>適望方法</u>。

(5) 請求項(4) において、

において.

上記員大ペ・ジデ・タ客重と受信用力用バッファ容量との比較増定を受信側で 行なうか否かを送信側から<u>指定すること</u>を特徴とするファクシミリ<u>趣信方法</u>。

(6) 受情側が受信した回復データを制度手段に格納するファクシミリ通信方法 において、

受信傅で上記記<u>位手段</u>がメモリフルになり、通信が中断された場合、その後、 上記記<u>位手段が</u>空いたときに、送信順にボーリングをかけ、残りの通信を行なう

ことを特徴とするファクシミリ<u>通信方法</u>。

(7) 請求項(6) において、

上記ポーリングをかけるか否かを送信館から<u>指定すること</u>を特徴とするファクシミリ<u>通信方</u>法。

THIS PAGE BLANK (USPTO)